# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-168491

(43) Date of publication of application: 22.06.1999

(51)Int.CI.

H04L 12/46

H04L 12/28

H04L 12/56

(21)Application number: 09-333076

(71)Applicant: HITACHI CABLE LTD

(22)Date of filing:

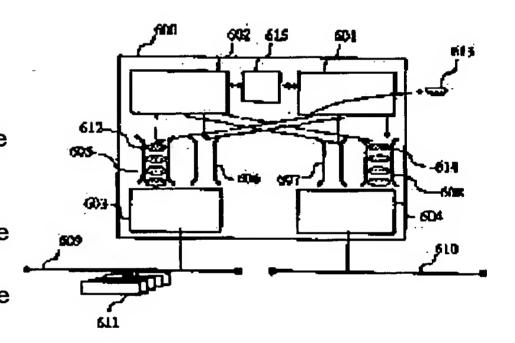
03.12.1997

(72)Inventor: SUGAWARA AZUMA

# (54) BRIDGE DEVICE

## (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a bridge device with which a loop can be avoided by exactly operating a spanning tree protocol even when the loop is instantaneously generated and a network is overloaded by changing the constitution of the network. SOLUTION: This device is provided with a counter 615 for counting the number of repeating frames and constituted so as to clear the counter 615 each time the bridge protocol data unit (BPDU) frame of a spanning tree protocol is received and the abandon the frame by temporarily stopping the repeating of the frame when the number of frames is more than a number preset at the counter 615. After the frame is abandoned, and when the BPDU frame is received again, the temporary stop of frame repeating operation is discarded and it is preferable to judge whether or not the repeating is to be started through the function of the spanning tree protocol.



## **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号

# 特開平11-168491

(43)公開日 平成11年(1999)6月22日

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

HO4L 12/46

12/28 12/56 識別記号

FI

H04L 11/00

310C

11/20

102A

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全 6 頁)

(21)出願番号

特願平9-333076

(22)出願日

平成9年(1997)12月3日

(71)出願人 000005120

日立電線株式会社

東京都千代田区丸の内二丁目1番2号

(72)発明者 菅原 東

茨城県日立市日高町5丁目1番1号 日立

電線株式会社オプトロシステム研究所内

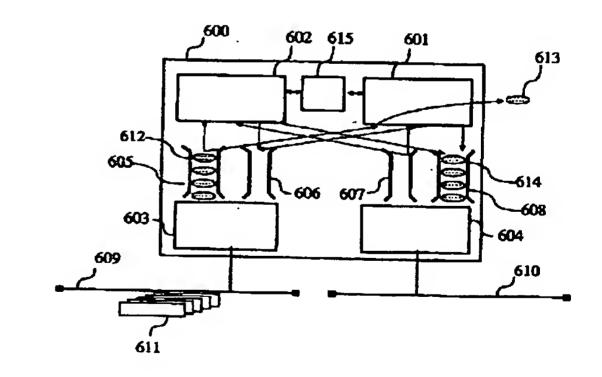
(74)代理人 弁理士 松本 孝

#### (54) 【発明の名称】 ブリッジ装置

## (57)【要約】

【課題】ネットワークの構成を変更したことで瞬間的に ループが発生してネットワークが過負荷になった場合で も、スパニングツリープロトコルを正確に動作させルー ブを回避できる、ブリッジ装置を提供する。

【解決手段】中継フレーム数をカウントするカウンタを 具備させ、スパニングツリープロトコルのBPDU(Bri dge Protocol Data Unit) フレームを受信する度に当該 カウンタをクリアし、カウンタにおいて予め設定された フレーム数以上になった場合にフレームの中継を一旦停 止してフレームの破棄を行うように構成した。フレーム の破棄の後は、再びBPDUフレームを受信するとフレ ーム中継動作の一旦停止を解除し、スパニングツリープ ロトコルの機能によって中継を開始するか停止するかの 判断を行うようにすると良い。



(2)

### 【特許請求の範囲】

【請求項1】複数のネットワークに接続し、一方のネッ トワークからのフレームを他方のネットワークに中継す るためのスパニングツリープロトコルを実行するブリッ ジ装置において、中継フレーム数をカウントするカウン タを具備させ、スパニングツリープロトコルのBPDU フレームを受信する度に当該カウンタをクリアし、カウ ンタにおいて予め設定されたフレーム数以上になった場 合にフレームの中継を一旦停止してフレームの破棄を行 うように構成してなる、ブリッジ装置。

【請求項2】前記のフレームの破棄の後は、再びBPD Uフレームを受信するとフレーム中継動作の一旦停止を 解除し、スパニングツリープロトコルの機能によって中 継を開始するか停止するかの判断を行うようにしてな る、請求項1記載のブリッジ装置。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワークにお ける中継装置に関し、特に、複数のネットワークに接続 し、一方のネットワークからのフレームを他方のネット 20 のである。 ワークに中継する機能を備えたスパニングツリープロト コルを実行するブリッジ装置に関する。

[0002]

【従来の技術】ローカルエリアネットワークにおける中 継装置として、ブリッジ装置が広く用いられている。ブ リッジ装置は、複数のネットワークに接続され、一方の ネットワークからのフレームを他方のネットワークに中 継する機能を持つ。

【0003】例えば、MAC層で働くMACブリッジで は、IEEE(アメリカ電子電気技術者学会)802.1Dに 30 【0011】ブリッジは他のブリッジ宛に優先度等の情 規定された動作を行う。IEEE802.1Dで規定されたブ リッジ装置では、スパニングツリープロトコルを動作さ せることができる。

【0004】スパニングツリープロトコルが動作する複 数のブリッジにより構成されるネットワークでは、ネッ トワークが冗長構成になっている場合でも、ブリッジ間 において I E E E 802.1Dに定められた B P D U (Bridge Protocol Data Unit) フレームを交換することにより、 冗長な構成を検知して、フレームが二重に中継された ことを防ぐことができる。

【0005】図2にスパニングツリープロトコルが動作 しないブリッジによる冗長なネットワークの構成例を示 す。この図2において、100,101はブリッジ、1 02, 103はネットワーク、104~107はネット ワーク上のホスト、108はネットワーク上のホストが 受信したフレーム、110~113はブリッジが中継し たフレームを示している。

【0006】いま、図2 (a) に示すように、ホスト1

るためにブロードキャスト(一斉同報通信)のフレーム 108を送信した場合を考える。

【0007】上記のようなフレーム送信があると、図2 (b) に示すように、ブリッジ100, 101はそれぞ れフレーム108を受信し、それぞれのブリッジ10 0、ブリッジ101が、ネットワーク103側にフレー ム110、フレーム111として中継する。

【0008】次に、ブリッジ100は、図2(c)に示 すように、ネットワーク103上にブロードキャストの 10 フレーム111が送信されているので、このフレーム1 11を受信し、ネットワーク102上にフレーム112 として中継してしまう。同様に、ブリッジ101は、ネ ットワーク103上にフレーム110が送信されている ので、このフレーム110を受信し、ネットワーク10 2上にフレーム113として中継してしまう。

【0009】上記のような動作は、ブリッジ100.1 01の何れかを停止しない限り、永久に繰り返されるた め、ネットワーク102, 103はこれらの重複したフ レームによって占有され、正常な通信が行われなくなる

【0010】スパニングツリープロトコルは、上記のよ うな現象を防ぐためのものである。図3にスパニングツ リープロトコルが動作するブリッジによる冗長なネット ワークの構成例を示す。この図3において、100,1 01はブリッジ、102, 103はネットワーク、10 4~107はネットワーク上のホスト、108はネット ワーク上のホストが送信したフレーム、200,201 はブリッジが送信したBPDUフレーム、202,20 3はブリッジのインターフェースを示している。

報を持つBPDUフレームを定期的に送信し、これを受 信したブリッジはネットワーク上の他のブリッジの存在 を知ることができる。ブリッジの優先度はブリッジのも つインターフェースの物理アドレスから決められ、ブリ ッジ間で必ず優先度の差を生じる。両方のインターフェ ースから優先度の高いブリッジのBPDUフレームを受 け取ったブリッジは、ループが発生していることを認識 し中継処理を停止する。

【0012】例えば、図3において、ブリッジ100の り、フレームがネットワーク上を無限に周回してしまう 40 優先度がブリッジ101のそれより高い場合に、ブリッ ジ101はインターフェース202とインターフェース 203からBPDUフレーム200,201を受信する ため、ループが発生していることを認識し中継処理を停 止する。これにより、図2に示すようなフレームの周回 の問題が発生しなくなる。

> 【0013】BPDUフレームの送信間隔は、1~10 秒の範囲から選択でき、ネットワークの管理者が事前に 全てのブリッジに同一の値を設定しておく。規格上の送 信間隔標準値は2秒である。

04がネットワーク上のホストすべてにデータを送信す 50 【0014】ととで、ブリッジ100が故障した場合を

考えると、ブリッジ100はフレームの中継処理を行え なくなり、BPDUフレームも送信できなくなる。ブリ ッジ101は、ブリッジ100からのBPDUフレーム を受信しなくなるので、なんらかの障害が発生したこと を検知できることになる。

【0015】決められた時間、BPDUフレームを受信 できない場合、ブリッジ101はフレームの中継処理を 再開する。この再開時間は6~40秒の範囲であり、B PDUフレームの送信間隔時間に1を足した数の2倍以 上と決められている。

【0016】ブリッジ100が故障しても、数10秒以 内にブリッジ101が中継処理を開始するため、信頼性 の高いネットワークを構築できる。

【0017】図4にブリッジの内部構成を示す。この図 3において、300はブリッジ、301は中継手段、3 02はスパニングツリープロトコル手段、303.30 4はインターフェース、305,307はフレームの受 信キュー、306、308はフレームの送信キュー、3 09,310はネットワークを示している。

【0018】ブリッジ300は、ネットワーク309。 310上に流れる全てのフレームをインターフェース3 03,304にて受信する。インターフェース303, 304は、受信したフレームをそれぞれフレームの受信 キュー305,307に追加する。キューに溜まったフ レームはそれぞれ中継手段301、スパニングツリープ ロトコル手段302によって取り出される。

【0019】例えば、フレームがBPDUフレーム以外 のフレームの場合、フレームは中継手段によって取り出 される。中継手段301において中継の必要があると判 断したフレームは、例えば、インターフェース304か 30 ら送信する必要がある場合、フレームの送信キュー30 8に追加する。また、スパニングツリープロトコル手段 は、BPDUフレームの送信が必要な場合、例えば、イ ンターフェース304から送信する必要がある場合、B PDUフレームを送信キュー308に追加する。送信キ ューに溜まったフレームはインターフェース304によ って逐次ネットワーク310に送信される。

[0020]

【発明が解決しようとする課題】前述した従来技術のス パニングツリープロトコルを実行するブリッジ装置;図 40 2, 3による問題を、図5 (スパニングツリープロトコ ルが動作しているネットワーク構成を変更した例)、図 6 (受信キューが溢れたブリッジの内部構成)を用いて 説明する。

【0021】先ず、図5に示すように、ブリッジ101 のインターフェース203がネットワーク103に接続 していない場合には、ループ状態にないため、ブリッジ 100、ブリッジ101はどちらも中継状態にある。と の状態から、ブリッジ101のインターフェース202

態になる。

【0022】ブリッジ100とブリッジ101は、BP DUを定期的に送信しているため、例えば、BPDUの 送信間隔を2秒に設定している場合、最悪でも2秒以内 に優先度の低いブリッジ101が優先度の高いブリッジ 100のBPDU200, BPDU201を受信し、中 継動作を停止するはずである。

【0023】ところが、上記のような状態の間に、ホス ト104がブロードキャストフレーム108を送信した 10 場合、図2に示したような状態つまり、2台のブリッジ が中継処理を行う状態となり、フレームの二重中継や周 回を引き起として、益々ネットワーク上にフレームを送 信する可能性がある。このため、これらのフレームの中 継判断処理の負荷が高まり、ブリッジの受信キューから フレームを取り出す処理が遅くなり、このことでブリッ ジ内の受信キューが溢れ、受信フレームを受信キューに 追加できない場合がある。

【0024】上記のようなフレーム溢れの状態をブリッ ジの内部構成から具体的に図示した図6について説明す 20 る。この図6において、500はブリッジ、501は中 継手段、502はスパニングツリープロトコル手段、5 **03,504はインターフェース、505,507はフ** レームの受信キュー、506、508はフレームの送信 キュー、509,510はネットワーク、511はネッ トワーク上に多量に送信されているフレーム、512は 受信キューに溜まったフレーム、513は受信キューに 追加できなかったフレーム、514は送信キューに溜ま ったフレーム、515はブリッジが多量に中継したフレ ームを示している。

【0025】いま、ネットワーク509上にネットワー ク510に中継が必要なフレーム511が多量に送信さ れている場合を考える。ブリッジ500は、多量に送信 されているフレーム511をインタフェース503によ り逐次受信し、フレームを受信キュー505に追加す る。

【0026】中継手段501はフレームを受信キュー5 05より取り出す。中継手段501は、当該フレームが ネットワーク510上に中継の必要があると判断し、送 信キュー508に追加する。

【0027】インタフェース504は、送信キュー50 8にたまったフレームを、逐次ネットワーク510にフ レーム515として多量に中継する。

【0028】しかし、中継手段501がフレームの中継 判断を行い、フレームを送信キュー508に追加し、再 び受信キュー505からフレームを取り出す処理より、 インタフェース503のフレームの受信処理が迅速に行 われると、受信キュー505に溜まるフレームの数が次 第に増加する。受信キューに溜めることのできるフレー ムの数には限りがあり、上記のようなフレーム数増加が をネットワーク103に接続するとループが発生した状 50 続くと受信キュー505は程なく一杯になってしまう。

(4)

【0029】受信キュー505が一杯になった状態では、インタフェース503が新たに受信したフレームを 追加することができず、追加できなかったフレーム51 3はその時点で破棄される。

【0030】上記のようなブリッジにおいては、上記の場合、スパニングツリープロトコルにおいて受信する必要のあるBPDUフレームも受信キューに追加できなくなる可能性があり、その場合、フレーム513のように破棄される。

【0031】つまり、スパニングツリープロトコルが正 10 常に動作していれば、ブリッジ101は中継処理を停止するはずであるが、ブリッジ100からのBPDUフレーム200、BPDUフレーム201を受信できずにいつまでも中継動作を続けてしまうのである。その中継動作継続の状態は、ブリッジ101がブリッジ100からのBPDUフレームをたまたま受信できた場合に始めて解消するだけである。

【0032】そこで、本発明の解決すべき課題(目的)は、ネットワークの構成を変更したことで瞬間的にループが発生してネットワークが過負荷になった場合でも、スパニングツリープロトコルを正確に動作させループを回避できる、ブリッジ装置を提供することにある。

[0033]

【課題を解決するための手段】本発明により提供するブリッジ装置は、複数のネットワークに接続し、一方のネットワークからのフレームを他方のネットワークに中継するためのスパニングツリープロトコルを実行するブリッジ装置において、中継フレーム数をカウントするカウンタを具備させ、スパニングツリープロトコルのBPDU(Bridge Protocol Data Unit)フレームを受信する度 30に当該カウンタをクリアし、カウンタにおいて予め設定されたフレーム数以上になった場合にフレームの中継を一旦停止してフレームの破棄を行うように構成してなるものである。

【0034】前記のフレームの破棄の後は、再びBPD Uフレームを受信するとフレーム中継動作の一旦停止を 解除し、スパニングツリープロトコルの機能によって中 継を開始するか停止するかの判断を行うようにすれば良 いものである。

[0035]

【発明の実施の形態】図1は、本発明の好ましい実施例にして、ブリッジの装置の内部構成を示したものである。この図1において、600はブリッジ、601は中継手段、602はスパニングツリープロトコル手段、603、604はインタフェース、605、607はフレームの受信キュー、606、608はフレームの送信キュー、609、610はネットワーク、611は大量に送信されたフレーム、612は受信キューに溜まったフレーム、613は中継を停止したことによって廃棄されたフレーム、614は送信キューに溜まったフレーム

615は中継カウンタを示している。

【0036】ブリッジ600は、従来例のブリッジと同様に、ネットワーク609,610上の全てのフレームをインタフェース603,604にて受信する。

【0037】中継手段601は、フレームの受信キュー605,607からフレームを取り出し、中継の必要があると判断したフレームは、例えば、インタフェース604から送信する必要がある場合、フレームの送信キュー608に追加する。

0 【0038】中継手段601は、フレームを中継する度 に中継数カウンタ615を1増やす。中継手段601 は、中継数カウンタ615があらかじめ設定された値を 越えると中継動作を停止する。

【0039】ネットワークがIEEE802.3 で規定されるイーサネットである場合、1秒間に送信される最大フレーム数は15000フレームであり、BPDUフレームは2秒に1フレーム送信されるため、15000×2=30000フレームを中継してもBPDUフレームを受信しない場合、ループが発生している可能性があるため、中継動作を停止する値には30000を設定しておく。

【0040】スパニングツリープロトコル手段602 は、フレームの受信キュー605,607にBPDUフレームがあった場合、BPDUフレームを取り出し、スパニングツリープロトコルを実行する。BPDUフレームの送信の必要がある場合は、例えば、インタフェース604から送信する必要がある場合、BPDUフレームをフレームの送信キュー608に追加する。

【 0 0 4 1 】スパニングツリープロトコル手段6 0 2 は、BPDUフレームを受信する度に中継数カウンタ6 1 5 をクリアする。

【0042】 ここで、ネットワークの構成を変える(図5参照)と、該ネットワーク構成を変えた瞬間にループが発生し、ネットワークの負荷が急速に高まることにより、中継判断処理が間に合わずに中継フレーム用の受信キューが溢れた場合、BPDUフレームを受信しなくなるためカウンタをクリアすることができなくなる。

【0043】そのため、カウンタ615が予め設定した値、例えば、3000を越えるブリッジ600は中継処40 理を一旦停止する。

【0044】以上の中継処理により、ネットワークのループが解消され、ネットワークの負荷が減少するため、BPDUフレームを受信することができるようになる。そこで、中継を一旦停止していたのを解除し、その後のスパニングツリープロトコルの正常な動作によって、ブリッジ600の中継動作を開始するか停止するかの判断を行うことが可能となる。

[0045]

レーム、6 1 3 は中継を停止したことによって廃棄され 【発明の効果】以上説明したような本発明によれば、ネたフレーム、6 1 4 は送信キューに溜まったフレーム、50 ットワークの構成を変更したことで瞬間的にループが発

生してネットワークが過負荷になった場合でも、スパニ ングツリープロトコルを正確に動作させループを回避で きる、ブリッジ装置を提供するという所期の課題(目 的)を達成することができ、信頼性の高いネットワーク を構築することができる。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施例にして、ブリッジ装置の内部構 成を示す説明図。

【図2】従来例にして、スパニングツリープロトコルが 動作しないブリッジによる冗長なネットワークの構成を 10 605,607 フレームの受信キュー 示す説明図。

【図3】他の従来例にして、スパニングツリープロトコ ルが動作するブリッジによる冗長なネットワークの構成 を示す説明図。

【図4】図3に示すブリッジの内部構成例を示す説明 図。

【図5】図3のネットワークにおいて、スパニングツリ\*

\*ープロトコルが動作するネットワークの構成を変更した 場合を示す説明図。

【図6】図3のブリッジにおいて、受信キューがフレー ムで溢れた状態での内部構成を示す説明図。

### 【符号の説明】

600 ブリッジ

601 中継手段

602 スパニングツリープロトコル手段

603,604 インタフェース

606,608 フレームの送信キュー

609, 610 ネットワーク

611 大量に送信されたフレーム

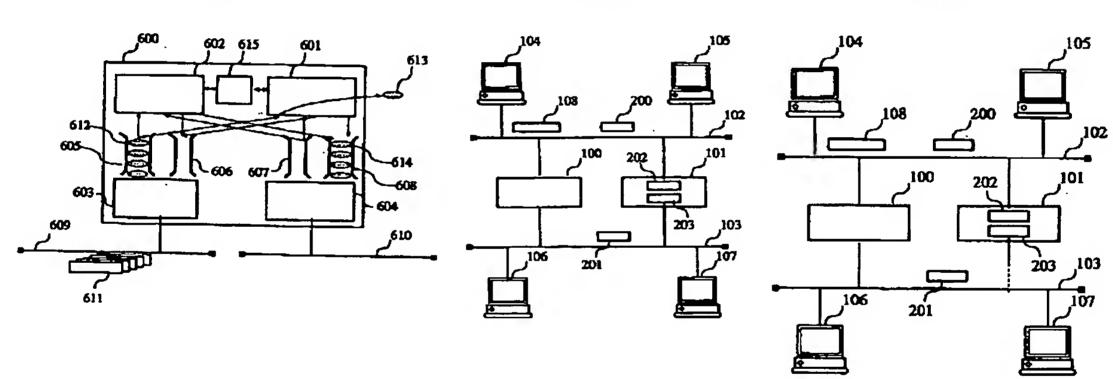
612 受信キューに溜まったフレーム

613 廃棄されたフレーム

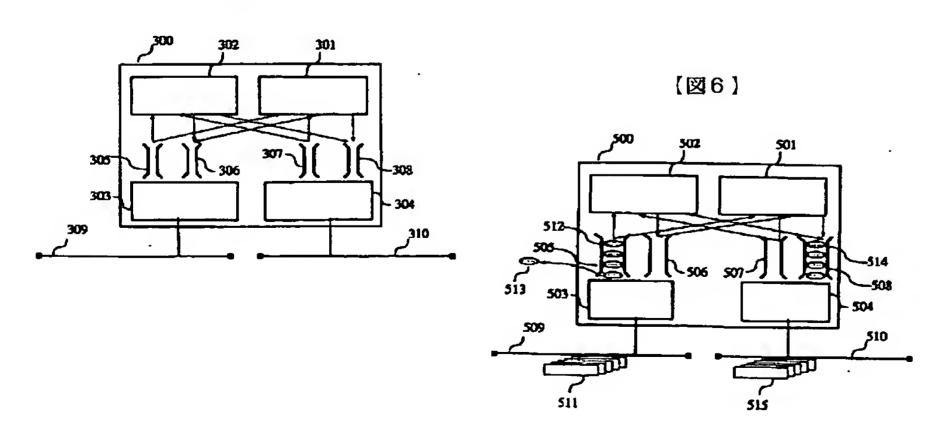
614 送信キューに溜まったフレーム

615 中係数カウンタ

【図1】 【図3】 【図5】



[図4]



【図2】

